

534,873

Rec'd PCT/PTO 12 MAY 2005

(12) DEMANDE INTERNATIONALE PUBLIÉE EN VERTU DU TRAITÉ DE COOPÉRATION  
EN MATIÈRE DE BREVETS (PCT)(19) Organisation Mondiale de la Propriété  
Intellectuelle  
Bureau international(43) Date de la publication internationale  
3 juin 2004 (03.06.2004)

PCT

(10) Numéro de publication internationale  
WO 2004/046017 A2(51) Classification internationale des brevets<sup>7</sup> : B81B 1/00(21) Numéro de la demande internationale :  
PCT/FR2003/050119(22) Date de dépôt international :  
13 novembre 2003 (13.11.2003)

(25) Langue de dépôt : français

(26) Langue de publication : français

(30) Données relatives à la priorité :  
02 14281 15 novembre 2002 (15.11.2002) FR(71) Déposant (pour tous les États désignés sauf US) : GEM-  
PLUS [FR/FR]; Avenue du Pic de Bertagne, Parc d'activ-  
ités de GEMENOS, F-13420 GEMENOS (FR).

(72) Inventeurs; et

(75) Inventeurs/Déposants (pour US seulement) : JOYE,  
Marc [BE/FR]; 19 rue Voltaire, F-83640 SAINT  
ZACHARIE (FR). VILLEGAS, Karine [FR/FR];  
162, Chemin de Lieutaud, F-13420 GEMENOS (FR).(81) États désignés (national) : AE, AG, AL, AM, AT, AU, AZ,  
BA, BB, BG, BR, BY, BZ, CA, CH, CN, CO, CR, CU, CZ,  
DE, DK, DM, DZ, EC, EE, ES, FI, GB, GD, GE, GH, GM,  
HR, HU, ID, IL, IN, IS, JP, KE, KG, KP, KR, KZ, LC, LK,  
LR, LS, LT, LU, LV, MA, MD, MG, MK, MN, MW, MX,  
MZ, NI, NO, NZ, OM, PH, PL, PT, RO, RU, SC, SD, SE,  
SG, SK, SL, TJ, TM, TN, TT, TZ, UA, UG, US, UZ,  
VC, VN, YU, ZA, ZM, ZW.(84) États désignés (régional) : brevet ARIPO (BW, GH, GM,  
KE, LS, MW, MZ, SD, SL, SZ, TZ, UG, ZM, ZW), brevet  
eurasien (AM, AZ, BY, KG, KZ, MD, RU, TJ, TM), brevet  
européen (AT, BE, BG, CH, CY, CZ, DE, DK, EE, ES, FI,  
FR, GB, GR, HU, IE, IT, LU, MC, NL, PT, RO, SE, SI, SK,  
TR), brevet OAPI (BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GQ,  
GW, ML, MR, NE, SN, TD, TG).

Publiée :

— sans rapport de recherche internationale, sera republiée  
dès réception de ce rapportEn ce qui concerne les codes à deux lettres et autres abrégia-  
tions, se référer aux "Notes explicatives relatives aux codes et  
abréviations" figurant au début de chaque numéro ordinaire de  
la Gazette du PCT.

(54) Title: INTEGER DIVISION METHOD WHICH IS SECURE AGAINST COVERT CHANNEL ATTACKS

(54) Titre : PROCEDE DE DIVISION ENTIERE SECURISE CONTRE LES ATTAQUES A CANAUX CACHES(57) Abstract: The invention relates to a cryptographic method involving an integer division of type  $q = a \text{ div } b$  and  $r = a \text{ mod } b$ , wherein  $a$  is a number of  $m$  bits,  $b$  is a number of  $n$  bits, with  $n$  being less than or equal to  $m$ , and  $b_{n-1}$  being non-null and the most significant bit of  $b$ . In addition, each iteration of a loop subscripted by  $i$ , which varies between 1 and  $m-n+1$ , involves a partial division of a word  $A$  of  $n$  bits of number  $a$  by number  $b$  in order to obtain one bit of quotient  $q$ . According to the invention, the same operations are performed with each iteration, regardless of the value of the quotient bit obtained. In different embodiments of the invention, one of the following is also performed with each iteration: the addition and subtraction of number  $b$  to/from word  $A$ ; the addition of number  $b$  or a complementary number  $\bar{a}b$  of  $b$  to word  $A$ ; or a complement operation at  $2^n$  of an updated datum ( $b$  or  $\bar{a}b$ ) or a dummy datum ( $c$  or  $\bar{a}c$ ) followed by the addition of the datum updated with word  $A$ .(57) Abrégé : L'invention concerne un procédé cryptographique au cours duquel on réalise une division entière de type  $q = a \text{ div } b$  et  $r = a \text{ mod } b$ , avec  $a$  un nombre de  $m$  bits,  $b$  un nombre de  $n$  bits avec  $n$  inférieur ou égal à  $m$  et  $b_{n-1}$  non nul,  $b_{n-1}$  étant le bit de poids le plus fort de  $b$ , procédé au cours duquel, à chaque itération d'une boucle indiquée par  $i$  variant entre 1 et  $m-n+1$ , on réalise une division partielle d'un mot  $A$  de  $n$  bits du nombre  $a$  par le nombre  $b$  pour obtenir un bit du quotient  $q$ . Selon l'invention, les mêmes opérations sont réalisées à chaque itération, quelque soit la valeur du bit de quotient obtenu. Selon différents modes de réalisation, on réalise ainsi à chaque itération: soit une addition et une soustraction du nombre  $b$  au mot  $A$ , soit une addition du nombre  $b$  ou d'un nombre complémentaire  $\bar{a}b$  de  $b$  au mot  $A$  ou soit une opération de complément à  $2^n$  d'une données actualisée ( $b$  ou  $\bar{a}b$ ) ou d'une donnée fictive ( $c$  ou  $\bar{a}c$ ) puis une opération d'addition de la donnée actualisée avec le mot  $A$ .

WO 2004/046017 A2